# STATEMENT OF RELEVANCY FOR JP 11-184800

This document was cited in one of the related applications listed in paragraph [0001] of the specification -- i.e., in the Cross-Reference to Related Applications section.

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出庭公開番号

# 特開平11-184800

(43)公開日 平成11年(1999)7月9日

310E 330F

(51) Int.CL <sup>a</sup>		識別記号	F I	
G06F	13/36	310	G 0 6 F 13/36	
	13/12	330	13/19	

## 審査請求 未請求 請求項の数11 OL (全 17 頁)

(21)出願番号	<b>特膜平9-353808</b>	(71)出題人 000001270
(no) (funition	titule ou de de control en titon ti	コニカ株式会社
(22)出廢日	平成9年(1997)12月22日	東京都新宿区西新宿1丁目26番2号
		(72) 発明者 鈴木 友弘
		東京都八王子市石川町2970番地 コニカ株
		式会社内
		(74)代理人 弁理士 山口 邦夫 (外1名)

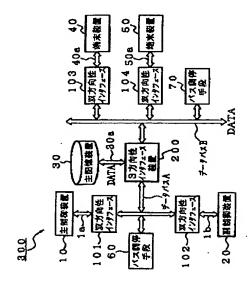
## (54) 【発明の名称】 データ処理装置及びシステム構築方法

## (57)【要約】

【課題】一方の外部機器がデータバスを専有していた場合でも、他方の外部機器が他のデータバスを使用して他のデータ処理を実行できるようにすると共に、各々のデータバスに接続された外部機器によってデータ用のメモリを時系列的に共用できるようにする。

【解決手段】主記憶装置30と、この主記憶装置30とデータバスAとの間でのデータの書き込み読み出をし、この主記憶装置30とデータバスBとの間でのデータの書き込み読み出をし、及び、2つのデータバスA、B間でのデータ転送を行う3方向性のインタフェース装置200とを備え、この3方向性のインタフェース装置200によって2つのデータバスA、Bを時系列的に入出力制御するようになされたものである。

実施の形態としてのデータ処理装置 300の構成例



### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ用のメモリと、

前記メモリと第1のデータバスとの間でのデータの書き 込み読み出をし、前記メモリと第2のデータバスとの間 でのデータの書き込み読み出をし、及び、前記第1のデ ータバスと第2のデータバスとの間でのデータ転送を行 う3方向性のインタフェース手段とを備え、

前記3方向性のインタフェース手段によって2つのデー タバスを時系列的に入出力制御するようになされたこと を特徴とするデータ処理装置。

【請求項2】 前記第1及び第2のデータバスに接続さ れる3方向性のインタフェース手段が設けられる場合で あって、

前記3方向性のインタフェース手段は、

前記第1のデータバスに接続されてデータを入出力する 双方向性の第1のインタフェース部と、

第2のデータバスに接続されてデータを入出力する双方 向性の第2のインタフェース部と、

前記第1及び第2のインタフェース部間に接続された内 部データバスと、

前記内部データバスから分岐した分岐データバスと、 前記分岐データバスに接続されてデータの書き込み読み 出し制御をするメモリ制御手段と、

前記第1のインタフェース部、第2のインタフェース 部、内部データバス及びメモリ制御手段を入出力制御す るための制御命令を一時記録する制御用のメモリとを有 することを特徴とする請求項1記載のデータ処理装置。

【請求項3】 前記第1及び第2のデータバスに接続さ れるデータ用のメモリ及び制御用のメモリが設けられる 場合であって、

前記第1のデータバスとデータ用のメモリとの間でのデ ータ転送、前記データ用のメモリと第2のデータバスと の間でのデータ転送、または、前記第1のデータバスと 第2のデータバスとの間でのデータ転送を行うときは、 前記制御用のメモリに制御命令が書き込まれるようにし たことを特徴とする請求項2記載のデータ処理装置。

【請求項4】 前記制御命令を記録する制御用のメモリ

前記第1、第2のインタフェース部及び前記メモリ制御 手段とが設けられる場合であって、

前記第1のインタフェース部によって入出力されるデー タを一時記憶する第1のFIFOメモリと、

前記第2のインタフェース部によって入出力されるデー タを一時記憶する第2のFIFOメモリと、

前記メモリ制御手段によって書き込み読み出し制御され るデータを一時記憶する第3のFIFOメモリとが設け 5h.

前記制御用のメモリに記録された制御命令に基づいて、 前記第1、第2及び第3のFIFOメモリのデータ書き 込み読み出し制御を行うようになされたことを特徴とす 50 れ、

る請求項2記載のデータ処理装置。

【請求項5】 前記制御命令を記録する制御用のメモリ が設けられる場合であって、

前記制御命令に関して実行されたデータ転送結果を示す 制御通知情報が前記制御用のメモリに一時記録するよう になされたことを特徴とする請求項2記載のデータ処理 装置。

【請求項6】 データ用のメモリと第1のデータバスと の間でのデータの書き込み読み出をし、前記メモリと第 10 2のデータバスとの間でのデータの書き込み読み出を し、及び、前記第1のデータバスと第2のデータバスと

の間でのデータ転送を行うに際して、 前記データ用のメモリ、第1及び第2のデータバス間に 3方向性のインタフェース手段を配置し、

前記インタフェース手段内に制御用のメモリを設け、 前記制御用のメモリに制御命令を書き込むようになされ たことを特徴とするシステム構築方法。

【請求項7】 前記第1及び第2のデータバスに接続さ れる3方向性のインタフェース手段が設けられる場合で 20 あって、

前記3方向性のインタフェース手段は、

前記第1のデータバスに接続されてデータを入出力する 双方向性の第1のインタフェース部と、

第2のデータバスに接続されてデータを入出力する双方 向性の第2のインタフェース部と、

前記第1及び第2のインタフェース部間に接続された内 部データバスと、

前記内部データバスから分岐した分岐データバスと、 前記分岐データバスに接続されてデータの書き込み読み

出し制御をするメモリ制御手段と、 前記第1のインタフェース部、第2のインタフェース

部、内部データバス及びメモリ制御手段を入出力制御す るための制御命令を一時記録する制御用のメモリとを有 することを特徴とする請求項6記載のシステム構築方 法。

【請求項8】 前記3方向性のインタフェース手段に第 1及び第2のデータバスが接続される場合であって、 前記第1のデータバスに二以上の双方向性のインタフェ ース手段と、

40 前記双方向性のインタフェース手段のバス調停をする第 1の調停手段とが配置され、

前記第2のデータバスに二以上の双方向性のインタフェ ース手段と、

前記双方向性のインタフェース手段のバス調停をする第 2の調停手段とが配置されることを特徴とする請求項6 記載のシステム構築方法。

【請求項9】 前記第1のデータバスに接続された双方 向性のインタフェース手段が設けられる場合であって、 前記インタフェース手段に接続された制御手段が設けら

前記双方向性のインタフェース手段は、

前記第1のデータバスに接続されてデータを入出力する 双方向性の第1のインタフェース部と、

前記制御手段に接続されてデータを入出力する双方向性 の第2のインタフェース部と、

前記第1及び第2のインタフェース部間に接続された内 部データバスと、

前記第1のインタフェース部、第2のインタフェース部 及び内部データバスを入出力制御するための制御命令を 一時記録する制御用のメモリとを備え、

前記制御手段及び第1のデータバス間でデータを転送す るときに、

前記制御用のメモリに制御命令が書き込まれるようにな されたことを特徴とする請求項6記載のシステム構築方

【請求項10】 前記第2のデータバスに接続された双 方向性のインタフェース手段が設けられる場合であっ

前記インタフェース手段に接続された外部機器が設けら

前記双方向性のインタフェース手段は、

前記第2のデータバスに接続されてデータを入出力する 双方向性の第1のインタフェース部と、

前配外部機器に接続されてデータを入出力する双方向性 の第2のインタフェース部と、

前記第1及び第2のインタフェース部間に接続された内 部データバスと、

前記第1のインタフェース部、第2のインタフェース部 及び内部データバスを入出力制御するための制御命令を 一時記録する制御用のメモリとを備え、

前記外部機器及び第2のデータバス間でデータを転送す るときに、

前記制御用のメモリに制御命令が書き込まれるようにな されたことを特徴とする請求項6記載のシステム構築方 法。

【請求項11】 前記制御命令を記録する制御用のメモ リが設けられる場合であって、

前記制御命令に関して実行されたデータ転送結果を示す 制御通知情報が前記制御用のメモリに一時記録するよう になされたことを特徴とする請求項6、7、8、9及び 40 10記載のシステム構築方法。

### 【発明の詳細な説明】

### [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は複写機やプリン タ、ファクシミリなどの画像処理装置に適用して好適な データ処理装置及びシステム構築方法に関する。詳しく は、データ用のメモリと2つに分断されたデータバスに 3方向性のインタフェース手段を接続して、一方のデー タバスに接続された外部機器が、データ用のメモリとの 方のデータバスを他の外部機器に開放できるようにする と共に、各々のデータバスに接続された外部機器によっ てデータ用のメモリを時系列的若しくは同時に共用でき るようにしたものである。

[0002]

【従来の技術】近年、原稿画像から取得した画像データ に基づいて画像形成を行うデジタル複写機が使用される に至っている。この種の複写機では原稿の画像情報がス キャナ等により読み込まれ、その原稿の画像情報が一

10 旦、画像メモリに蓄えられる。そして、該画像メモリに 著えられた画像情報はユーザの要求に応じて画像の縮 小、拡大及び回転などの画像処理が施される。これによ り、画像処理された画像データに基づいてその原稿の画 像を所定の転写紙に複写することができる。

【0003】ところで、この種のデジタル複写機では原 稿の画像情報を一旦蓄積するために大容量のメモリが設 けられ、その画像情報を効率良くデータ転送する技術が 必要になる。

【0004】図7はこの種の画像メモリを用いた従来方 20 式の画像形成装置500の構成例を示すブロック図であ る。この画像形成装置500は図7に示すCPUバス1 を有している。このCPUバス1には、システム制御手 段2、画像メモリ3、ダイレクトメモリアクセスコント ローラ(以下単にDMACという)4、画像取得手段5 及び画像再生手段6とが接続されている。

【0005】このCPUバス1に接続されたシステム制 御手段2はCPU2a, ROM2b, RAM2c及び操 作部2dを有している。CPU2aは画像形成装置50 Oの全体制御を行う I Cで、その制御プログラムはRO 30 M2bに格納されている。RAM2cはCPU2aが演 算を行うときに、一時的に使用されるメモリで、制御ブ ログラムの実行上必要になるものである。

【0006】例えば、画像取得手段5や画像再生手段6 に起動指示などの制御命令が出力されたとき、CPU2 aによってRAM2cにその制御命令が書き込まれ、そ の後、画像データの書き込み終了通知などがあった場合 にこの制御命令に対するものかが照合される。

【0007】また、操作部2dはユーザと本装置との間 のインタフェースに必要なものであり、この指示により CPU2aは所定のデータ処理を実行する。 CPUバス 1に接続された画像メモリ3は複数ページ分の容量をも つ比較的大きな容量のメモリで、図示しないが符号化処 理を行うことにより符号データの蓄積も行われる。DM AC4はCPU2aの介在なしに各デバイス間のデータ 転送を実行するもので、CPU2aに比べ高速にデータ 転送を行うことができる。

【0008】このCPUバス1に接続された画像取得手 殴5はスキャナ用インタフェース5a、スキャナ部5b 及びページメモリ5cを有している。スキャナ用インタ 間でデータを書き込み読み出しを行っているときは、他 50 フェース5aはスキャナ部5bの駆動制御及びページメ

モリ5cにおける画像データ(DATA)の書き込み読 み出し制御を行うものである。ページメモリ5cはスキ ャナ部50からの画像データを1ページ分格的するメモ リで、スキャナ部5bとCPU2aのデータ転送速度の 整合及びCPUバス1の使用効率の向上のため必要にな るものである。

【0009】更に、CPUバス1に接続された画像再生 手段6はプリンタ用インタフェース6a,ページメモリ 6b及びプリンタ部6cを有している。プリンタ用イン タフェース6aはプリンタ部6cの駆動制御及びページ 10 メモリ6bにおける画像データの書き込み読み出し制御 を行うものである。ページメモリ6 bはプリンタ部6 c への書き込みデータを1ページ分格納するメモリで、ア リンタ6cとCPU2aのデータ転送速度の整合及びC PUバス1の使用効率の向上のため必要になるものであ

【0010】次に、画像形成装置500の動作を説明す る. 始めに、単一原稿時のコピー動作について説明す る。まず、操作部2 dから1ページコピーの指示を受け ると、CPU2aから画像取得手段5へスキャナ駆動が 20 指示される。この指示を受けたスキャナ用インタフェー ス5aではスキャナ部5bが駆動されると共に、スキャ ナ部5 bから原稿の画像データが取得され、その画像デ ータが順次ページメモリ5cに格納される。1ページ分 の画像データがページメモリ5cに格納されると、スキ ャナ用インタフェース5aはCPU2aに対して画像デ ータの読み取り終了を通知する.

【0011】この通知を受けたCPU2aからDMAC 4に対して、スキャナ用インタフェース5aからプリン タ用インタフェース6aへ画像データを転送するように 30 指示が与えられる。そして、1ページ分の画像データが スキャナ用のページメモリ5cからプリンタ用のページ メモリ6bに転送される。この1ページの画像データの 転送が終わると、DMAC4からCPU2aに対して、 転送終了が通知される。この通知を受けたCPU2aか ら画像再生手段6ヘプリンタ駆動が指示される。この指 示を受けたプリンタ用インタフェース6 aによって、ペ ージメモリ6 bから画像データが読み出され、その画像 データがプリンタ部6 cに出力される。プリンタ部6 c では1ページの画像データに基づいて、原稿の画像を転 40 写紙などに複写することができる。

【0012】次に、複数枚の原稿を複数部コピーすると きの動作について説明する。まず、操作部2 dからの指 示を受けたCPU2aによって画像取得手段5に対して スキャナ駆動が指示される。この指示を受けたスキャナ 用インタフェース5aでは、スキャナ部5bによって取 得された1ページ分の画像データがページメモリ5 cに 格納されると、その後、スキャナ用インタフェース5a からCPU2aへ1ページ分の画像データの読み取り終

AC4にデータ転送が指示されるので、ページメモリ5 cに格納された画像データが画像メモリ3に転送され る。

【0013】この一連の動作が原稿枚数分だけ繰り返さ れ、全ての画像データが画像メモリ3に蓄積される。そ の後、蓄積された画像データはCPU2aの指示により プリンタ用インタフェース6 aに転送される。このと き、DMAC4により1ページ分の画像データが画像メ モリ3からプリンタ用のページメモリ6 dに格納される と、CPU2aからプリンタ用インタフェース6aに対 してプリンタ起動が指示される。

【0014】この指示を受けたプリンタ用インタフェー ス6 aによって1ページ分の画像データがプリンタ部6 cに出力されると、CPU2aに対して印刷終了が通知 される。この通知を受けたCPU2aからDMAC4へ 次ページの画像データの転送が指示され、その印刷が開 始される。

【0015】この一連の動作が原稿枚数分だけ繰り返さ れるので、最初の1部のコピーが完了する。この例では CPU2aに対して複数部のコピーが指示されているの で、DMAC4に対して、再度1ページ目の画像データ を画像メモリ3からプリンタ用インタフェース6 aへ転 送するように指示される。これ以降は、同一動作を設定 された部数分だけ繰り返すことにより、複数部のコピー を行うことができる。

#### [0016]

【発明が解決しようとする課題】ところで、従来方式の 画像形成装置10によれば、本装置に通信手段を付加す ることにより、複写機能にプリンタ、ファクシミリ機能 を複合させたデータ処理装置の要求がある。この要求に 対して、いわゆるメモリ通信や同報通信などを行うため に画像メモリ3を効率良く使用しなければならない。し かしながら、従来方式では1本のCPUバス1に画像メ モリ3、DMCA4、画像取得手段5及び画像再生手段 6が接続され、しかも、各々の手段5,6毎にページメ モリ5cや6bが接続されている。

【0017】従って、スキャナ部5c及びプリンタ部6 cの動作時以外はスキャナー用及びプリンタ用のページ メモリ5c,6bが使用されないので、メモリ使用効率 が悪くなるというシステム構築上の問題がある。因なみ に、ページメモリ5c,6bは一番大きな原稿サイズ (例えばA3サイズ)の画像データが記録できるような 容量を有している。これにより、A3サイズより小さな 原稿を複写する場合は、使用しないメモリ領域が発生し てしまいメモリ使用効率が低下する。

【0018】また、複数枚の原稿を複数部コピーすると き、すなわち、1ページの画像データを読み込んだ後 に、1ページ目の原稿をプリントアウトしながら複数部 のコピーを同時に行う場合に、DMAC4によってスキ 了が通知される。この通知を受けたCPU2aからDM 50 ャナ用のページメモリ5cから画像メモリ3とプリンタ

用のページメモリ6bとの両方に画像データを転送しな ければならない。従って、画像データを2度に分けて転 送しなければならず、単一原稿時のデータ転送時間の約 2倍になる。

【0019】更に、CPUバス1に接続されたDMAC 4の転送速度がCPU2aのバス占有率によって変化す るので、DMAC4によって前ページの画像データ上に 次ページの画像データが上書きされてしまう場合があ る。これは、CPU2aのバス占有率の変化によって、 DMAC4の転送速度が低下したときなどに、1ページ 10 分の画像データがページメモリ5 aから画像メモリ3へ 全て転送される前に、次ページの画像データの読み込み が開始された場合に発生する。

【0020】同様に、1ページ分の画像データをページ メモリ6bに格納する前に、プリンタの起動指示がなさ れると、画像データのアンダーフローが発生して原稿の 上部が複写されない場合がある。このような状態を避け るために、CPU2aに優先してDMAC(以下外部機 器ともいう) 4にCPUバス1を専有させるようにする と、CPU2aの処理速度が低下したり、CPUバス (以下データバスともいう)1や画像メモリ(以下デー 夕用のメモリともいう)3を使用したファックス処理な どをCPU(以下外部機器ともいう)2aに実行させる ことが困難になるという問題がある。

【0021】そこで、この発明は上述した課題を解決し たものであって、一方の外部機器がデータバスを専有し ていた場合でも、他方の外部機器が他のデータバスを使 用して他のデータ処理を実行できるようにすると共に、 各々のデータバスに接続された外部機器によってデータ 用のメモリを時系列的に共用できるようにしたデータ処 30 理装置及びシステム構築方法を提供することを目的とす る。

### [0022]

【課題を解決するための手段】上記問題点を解決するた めに、本発明に係るデータ処理装置は、データ用のメモ リと、このメモリと第1のデータバスとの間でのデータ の書き込み読み出をし、そのメモリと第2のデータバス との間でのデータの書き込み読み出をし、及び、第1の データバスと第2のデータバスとの間でのデータ転送を 行う3方向性のインタフェース手段とを備え、3方向性 のインタフェース手段によって2つのデータバスを時系 列的に入出力制御するようになされたことを特徴とす

【0023】本発明のデータ処理装置によれば、1本の データバスを2つに分断したデータ転送制御をすること ができるので、例えば、第1のデータバスに接続された 外部機器が、データ用のメモリとの間でデータの書き込 み読み出しを行っているときに、第2のデータバスとデ ータ用のメモリとの間におけるデータの書き込み読み出

同じデータを第2のデータバスに転送したりすることが できる。

【0024】従って、第1のデータバスに接続された外 部機器が、データ用のメモリとの間でデータを書き込み 読み出しを行っているときは、第2のデータバスを他の 外部機器に開放することができる。これと共に、第1の データバスに接続された外部機器と、第2のデータバス に接続された外部機器とでデータ用のメモリを時系列的 若しくは同時に共用することができる。

【0025】本発明に係るシステム構築方法はデータ用 のメモリと第1のデータバスとの間でのデータの書き込 み読み出をし、そのメモリと第2のデータバスとの間で のデータの書き込み読み出をし、及び、第のデータバス と第2のデータバスとの間でのデータ転送を行うに際し て、データ用のメモリ、第1及び第2のデータバス間に 3方向性のインタフェース手段を配置し、このインタフ ェース手段内に制御用のメモリを設け、この制御用のメ モリに制御命令を書き込むようになされたことを特徴と する。

【0026】本発明に係るシステム構築方法によれば、 1本のデータバスを2つに分断して、2つのデータバス 間でデータ転送を行うことが可能で、しかも、上位の制 御装置などに過度な制御負担などをかけないようなデー 夕処理システムを構築することができる。

#### [0027]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら、この 発明の実施形態としてのデータ処理装置及びシステム構 築方法について説明をする。

【0028】(1)インタフェース装置の構成例 図1は、この実施形態としてのデータ処理装置に適用さ れるインタフェース装置の構成例を示す図である。

【0029】本実施の形態では、データ用のメモリと2 つに分断されたデータバスに3方向性のインタフェース 手段を接続して、一方のデータバスに接続された外部機 器が、データ用のメモリとの間でデータを書き込み読み 出しを行っているときは、他方のデータバスを他の外部 機器に開放できるようにすると共に、各々のデータバス に接続された外部機器によってデータ用のメモリを時系 列的若しくは同時に共用できるようにしたものである。

【0030】このインタフェース装置100は図1に示 す第1のデータバス11及び第2のデータバス12の間 に接続されて使用される。データバス11には双方向性 の第1のインタフェース部13が接続され、このデータ バス11との間でデータが入出力される。インタフェー ス部13の内部への出力段にはデータ用の第1のメモリ としてのFIFOメモリ14aが接続され、データバス 11から入力されたデータが一時記録される。FIFO メモリ14 aは2つのデータバス間のデータ転送速度を 整合するために必要となる。FIFOメモリ14aによ しを停止させたり、データ用のメモリから読み出された 50 るデータは最初に入力されたものから最初に出力され

10

る.

【0031】FIFOメモリ14aの出力段には内部データバス15aを介在して第2のインタフェース部16が接続される。インタフェース部16の外部への出力段にはデータバス12が接続され、データバス11からのデータがデータバス12に出力される。

【0032】また、インタフェース部16の内部への出力段にはデータ用の第2のメモリとしてのFIFOメモリ14bが接続され、上述した理由からデータバス12より入力されたデータが一時記録される。このデータは 10最初に入力されたものから、最初に出力される。このFIFOメモリ14bの出力段には内部データバス15bを介在してインタフェース部13が接続される。インタフェース部13の外部への出力段にはデータバス11が接続され、データバス12からのデータがデータバス11に出力される。

【0033】更に、上述の2つのインタフェース部13 及び16間には制御用のメモリ17が接続され、例えば このインタフェース装置100を含めたデータ処理シス テムを構築したときに、そのシステム上位の制御装置な 20 どからの制御命令D1が一時記録される。この例で制御 用のメモリ17はコマンドレジスタ17a及びステータ スレジスタ17bを有している。上述の制御命令D1は このコマンドレジスタ17aに記録される。

【0034】このインタフェース装置100へのアクセス方法には、一義的に決めたチップセレクト信号を使用する方法や、アドレスデコード方式を使用する方法などが考えられる。アドレスデコード方式は予めROMなどにマッピンクされたアドレスAddをアクセス時に制御装置などによって、データバス11上にそのアドレスをドライブする。これにより、インタフェース装置100内のアドレスレジスタに設定するようにして、そのインタフェース装置100内でアドレスをデコードすることによりアクセスを受け付ける方法である。以降の説明では、後者の場合を想定して説明をする。

【0035】例えば、インタフェース部13又はインタフェース部16内にはインタフェース制御部18が設けられ、コマンドレジスタ17aに記録された制御命令D1に基づいてFIFOメモリ14a、14bのデータ書き込み読み出し制御が行われ、しかも、インタフェース40部13、16、内部データバス15a、15bの入出力が制御される。

【0036】インタフェース制御部18には図2に示す アドレスレジスタ18a, デコーダ18b, タイミング 発生回路18cなどが設けられる。アドレスレジスタ1 8aには、アクセス時に本インタフェース装置100宛 のアドレスが設定される。本インタフェース装置100 宛のアクセスであるかは、そのアドレスがデコーダ18 bによって解読されることで判断される。このデコーダ 18bは制御命令D1の解読にも使用される。この制御 命令D1のデコード結果に基づいてタイミング発生回路 18cではスイッチ制御信号S1~S4が発生される。 【0037】スイッチ制御信号S1はインタフェース部 13のバス切換えに使用され、スイッチ制御信号S2は インタフェース部16のバス切換えに使用される。メモ リ制御信号S3はFIFOメモリ14aの書き込み読み 出しに使用され、メモリ制御信号S4はFIFOメモリ 14bの書き込み読み出しに使用される。

【0038】ステータスレジスタ17bには制御通知情報が一時記録される。この制御通知情報は制御命令D1に関して実行されたデータ転送結果などを示す終了ステータスデータD2のようなものであり、システム上位の制御装置などはこの終了ステータスデータD2を受信することで、先にインタフェース装置100に与えた制御命令D1に対するデータ処理が終了したかを判断することができる。

【0039】次に、図2を参照しながら、インタフェース装置100の動作を説明する。この例ではデータバス11,12間でデータ転送をするときに、コマンドレジスタ17aに制御命令D1が書き込まれるようになされたものである。

【0040】例えば、データバス11からデータバス12ヘデータを転送する場合には、その旨の制御命令D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれる。この制御命令D1がインタフェース制御部18で受信されると、この制御命令D1がインタフェース制御部18でデコードされ、このデコード結果であるスイッチ制御信号S1に基づいてインタフェース部13ではデータバス11が内部データバス15aに接続され、インタフェース部16ではスイッチ制御信号S2に基づいて内部データバス15aがデータバス12に接続される。

【0041】そして、データバス11から入力されたデータはメモリ制御信号S3に基づいてFIFOメモリ14aに一時記録される。これはデータバス11上のデータ転送速度とデータバス12上のデータ転送速度とを整合させるためである。このFIFOメモリ14aに最初に記録されたデータから順にメモリ制御信号S3に基づいて読み出され、インタフェース部16を通過してデータバス12に出力される。

) 【0042】また、データバス12からデータバス11 ヘデータを転送する場合には、その旨の制御命令D1が コマンドレジスタ17aに書き込まれる。この制御命令 D1がインタフェース制御部18に受信されると、イン タフェース制御部18でデコードされたスイッチ制御信 号S1に基づいてインタフェース部13ではデータバス 11が内部データバス15bに接続され、インタフェー ス部16ではスイッチ制御信号S2に基づいて内部デー タバス15bがデータバス12に接続される。

【0043】そして、データバス12から入力されたデ 50 ータはメモリ制御信号S4に基づいてFIFOメモリ1 4 bに一時記録され、データバス11及び12のデータ 転送速度がマッチングされる。このFIFOメモリ14 bに最初に記録されたデータから順に、メモリ制御信号 S4に基づいて読み出され、インタフェース部13を通 過してデータバス11に出力される。

【0044】このデータ転送が終了すると、ステータスレジスタ17bには終了ステータスデータD2が書き込まれる。なお、ステータスレジスタ17bにはインタフェース装置100自身の終了ステータスデータD2が書き込まれることは勿論のこと、この種のインタフェース 10装置100をデータバスを分断する節目、節目に多数配置してデータ処理システムを構築したときに、他のインタフェース装置100からの終了ステータスデータD2をも記録するようになされている。

【0045】このようにすると、システムの制御装置に対して最も近い位置に配置したインタフェース装置100のステータスレジスタ17bの記録内容を確認することで、そのデータ処理システムで端末装置に近いインタフェース装置100に与えた制御命令D1に対するデータ処理が終了したかを容易に判断することができる。【0046】このように、本実施の形態に係るインタフェース装置100によれば、コマンドレジスタ17aに一旦、制御命令D1が書き込まれた後は、その制御命令D1に基づいてインタフェース部13,16及び内部データバス15a,15bの入出力制御及びFIFOメモリ14a,14bの書き込み読み出し制御をすることができるので、インタフェース装置100に接続されたシステム上位の制御装置などと独立してデータバス11,12間でデータを転送することができる。

【0047】従って、制御命令D1を書き込んだ後は、その制御装置自らがインタフェース装置100の入出力を管理しなくても済むので、その制御装置のデータ処理負担を軽減することができる。

【0048】また、本実施の形態では制御命令D1に関して実行されたデータ転送結果を示す終了ステータスデータD2がステータスレジスタ17bに一時記録されるので、このコマンドレジスタ17bからそのデータD2を読み出すことにより、制御命令D1に関して実行されたデータの転送結果を容易に確認することができる。従って、制御装置とインタフェース装置100との間において、ハンドシェイクによるデータ処理を行うこと、及び、複数のインタフェース装置100間において、ハンドシェイクによるデータ処理を行うことができる。

【0049】続いて、本実施の形態としての3方向性のインタフェース装置200について説明をする。図3は本実施の形態としての3方向性のインタフェース装置200の構成例を示すブロック図である。

【0050】この実施形態では、内部データバス15 に基づいてFIFOメモリ14a, 14b及び23a, a, 15bから分岐した分岐データバスが接続され、こ 23bのデータ書き込み読み出し制御と、インタフェーの分岐データバスにメモリ制御手段が接続され、インタ 50 ス部13、16、内部データバス15a, 15bの人出

フェース部13,16よって入出力されるデータが制御命令D1に基づいて書き込み読み出し制御されるようにしたものである。なお、インタフェース装置100と同じ符号及び同じ名称のものは同じ機能を有するので、その説明を省略する。

12

【0051】この3方向性のインタフェース装置200には図3に示す内部パスセレクタ21が設けられる。内部パスセレクタ21は図4に示す2回路1選択用のスイッチ回路21a,単一スイッチ回路21b及び21cを有している。勿論、これらのスイッチ回路21a~21cは電界効果トランジスタやバイボーラトランジスタなどにより集積化されたトランジスタ回路を用いてもよい。

【0052】スイッチ回路21aのa点はFIFOメモリ14aの出力段の内部データバス15aに接続され、そのb点はFIFOメモリ14bの出力段の内部データバス15bに接続される。スイッチ回路21aの中性点 nは分岐データバスとしての書き込み用のメモリバス22aに接続される。このメモリバス22aにはデータ用の第3のメモリとしてのFIFOメモリ23aに接続され、内部データバス15a又は15bから分岐された書き込み用のデータが一時記憶される。このFIFOメモリ23aの出力段にはメモリ制御手段24が接続され、内部データバス15a又は15bから分岐されたデータの書き込み読み出し制御が行われる。このメモリ制御手段24の外部への出力段には画像メモリ3などのデータ用のメモリが接続される。

【0053】また、メモリ制御手段24の内部への出力段にはFIFOメモリ23bが接続され、内部データバス15a又は15bへ出力するための読み出し用のデータが一時記憶される。このFIFOメモリ23bの出力段には読み出し用のメモリバス22bが接続される。このメモリバス22bはスイッチ回路21b,21cの接点nに接続される。スイッチ回路21bのa点は内部データバス15aを通じてインタフェース部16の入力段に接続され、スイッチ回路21cのb点は内部データバス15bを通じてインタフェース部13の入力段に接続される。

【0054】上述のインタフェース部13又はインタフェース部16内にはインタフェース制御部18に代わってインタフェース制御部28が設けられる。インタフェース制御部28はアドレスレジスタ28a、デコーダ28b及びタイミング発生回路28cを有しており、これらの機能はインタフェース制御部18のアドレスレジスタ18a、デコーダ18b及びタイミング発生回路18cとほぼ同じである。このインタフェース制御部28では、コマンドレジスタ17aに記録された制御命令D1に基づいてFIFOメモリ14a、14b及び23a、23bのデータ書き込み読み出し制御と、インタフェース部13 16 内部データバス15a 15bの人間

力制御と、スイッチ回路21a~21cのスイッチ制御などが行われる。

【0055】インタフェース制御部28ではインタフェース制御部18と同様に制御命令D1をデコードしてスイッチ制御信号S1~S4を発生する他に、タイミング発生回路28cによって、スイッチ回路21aのバス切換えに使用されるスイッチ制御信号S5と、スイッチ回路21bのバス切換えに使用されるスイッチ制御信号S6と、FIFOメモリ23aの書き込み読み出しに使用されるメモリ制御信号S7と、FIFOメモリ23bの10書き込み読み出しに使用されるメモリ制御信号S8と、スイッチ回路21cのバス短絡に使用されるスイッチ制御信号S9などが発生される。

【0056】次に、図4を参照しながら、インタフェース装置200の動作を説明する。この例では以下の9つのデータ転送事象に関する制御命令D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれるようになされたものである。このデータ転送事象は、

- データバス11からデータバス12へデータを転送 (データスルー) する場合、
- ② データバス 1 1 から画像メモリ 3 ヘデータを書き込む場合、
- ☞ データバス11から画像メモリ3へデータを書き込むと同時にデータバス12へ同じデータを転送する場合、
- データバス12からデータバス11へデータを転送 (データスルー) する場合、
- **⑤** データバス12から画像メモリ3へデータを書き込む場合、
- © データバス12から画像メモリ3へデータを書き込 30 むと同時にデータバス11へ同じデータを転送する場 合、
- **⑦** 画像メモリ3からデータバス11ヘデータを読み出す場合、
- 画像メモリ3からデータバス12ヘデータを読み出す場合、及び
- ⑤ 画像メモリ3からデータバス11及びデータバス1
  2へ同じデータを読み出す場合である。

【0057】例えば、データ転送事象のに関する制御命令D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれた場合には、この制御命令D1がインタフェース制御部28に受信されると、この制御命令D1がインタフェース制御部28でデコードされ、このデコード結果であるスイッチ制御信号S1に基づいてインタフェース部13ではデータバス11が内部データバス15aに接続され、インタフェース部16ではスイッチ制御信号S2に基づいて内部データバス15aがデータバス12に接続される。

【0058】スイッチ回路21aではスイッチ制御信号 S5に基づいてメモリバス22aが内部データバス15 aから切り離され、同様にスイッチ回路21aではスイ ッチ制御信号S6に基づいてメモリバス22bが内部データバス15bから切り離される。そして、データバス11から入力されたデータはメモリ制御信号S3に基づいてFIFOメモリ14aに一時記録される。このFIFOメモリ14aに最初に記録されたデータから順にメモリ制御信号S3に基づいて読み出され、インタフェース部16を通過してデータバス12に出力される。これによりデータバス11からデータバス12へデータを転送(データスルー)することができる。

14

【0059】また、データ転送事象のに関する制御命令 D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれた場合に は、インタフェース制御部28でデコードされたスイッ チ制御信号S1に基づいてデータバス11が内部データ バス15aに接続され、スイッチ回路21aではスイッ チ制御信号S5に基づいてメモリバス22aと内部デー タバス15aとが接続される。

【0060】そして、データバス11から入力されたデータはメモリ制御信号S3に基づいてFIFOメモリ14aに最 4aに一時記録される。このFIFOメモリ14aに最 初に記録されたデータから順にFIFOメモリ23aに記録される。FIFOメモリ23aに記録されたデータはメモリ制御信号S7に基づいて読み出され、画像メモリ3に書き込まれる。

【0061】このとき、メモリバス22bは内部データバス15bから切り離されたままである。この場合にデータバス12と内部データバス15a, 15bとはどのような接続の仕方をしていてもよい。これにより、データバス11から画像メモリ3へデータを書き込むことができる。

【0062】更に、データ転送事象のに関する制御命令 D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれた場合に は、インタフェース制御部28でデコードされたスイッ 手制御信号S1に基づいてデータバス11が内部データ バス15aに接続され、スイッチ制御信号S2に基づい て内部データバス15aがデータバス12に接続され る、スイッチ回路21aではスイッチ制御信号S5に基 づいてメモリバス22aと内部データバス15aとが接 続される。

【0063】そして、データバス11から入力されたデ 40 ータはメモリ制御信号S3に基づいてFIFOメモリ1 4 aに一時記録される。このFIFOメモリ14 aに最 初に記録されたデータから類にFIFOメモリ23 aに 記録される。これと共に、FIFOメモリ14 a に記録されたデータがデータバス12に出力される。FIFOメモリ23 a に記録されたデータはメモリ制御信号S7 に基づいて読み出され、画像メモリ3に書き込まれる。これにより、データバス11から画像メモリ3へデータを書き込むと同時にデータバス12へ同じデータを転送することができる。

aから切り離され、同様にスイッチ回路21aではスイ 50 【0064】また、データ転送事象Φに関する制御命令

20

D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれた場合に は、インタフェース制御部28でデコードされたスイッ チ制御信号S1に基づいてデータバス11が内部データ バス15bに接続され、スイッチ制御信号S2に基づい て内部データバス15bがデータバス12に接続され

【0065】スイッチ回路21aではスイッチ制御信号 S5に基づいてメモリバス22aが内部データバス15 aから切り離され、同様にスイッチ回路21aではスイ ッチ制御信号S6に基づいてメモリバス22bが内部デ 10 ータバス15bから切り離される。そして、データバス 12から入力されたデータはメモリ制御信号S4に基づ いてFIFOメモリ14bに一時記録される。このFI FOメモリ14bに最初に記録されたデータから順にメ モリ制御信号S4に基づいて読み出され、インタフェー ス部13を通過してデータバス11に出力される。これ によりデータバス12からデータバス11ヘデータを転 送 (データスルー) することができる。

【0066】次に、データ転送事象のに関する制御命令 D1がコマンドレジスタ17aに書き込まれた場合に は、インタフェース制御部28でデコードされたスイッ チ制御信号S2に基づいてデータバス12が内部データ バス15bに接続され、スイッチ回路21aではスイッ チ制御信号S5に基づいてメモリバス22aと内部デー タバス15aとが接続される。

【0067】そして、データバス12から入力されたデ ータはメモリ制御信号S4に基づいてFIFOメモリ1 4bに一時記録される。このFIFOメモリ14bに最 初に記録されたデータから順にFIFOメモリ23aに 記録される。FIFOメモリ23aに記録されたデータ はメモリ制御信号S7に基づいて読み出され、画像メモ リ3に書き込まれる。

【0068】このとき、メモリバス22bは内部データ バス156から切り離されたままである。この場合にデ ータバス11と内部データバス15a, 15bとはどの ような接続の仕方をしていてもよい。これにより、デー タバス12から画像メモリ3へデータを書き込むことが できる。

【0069】データ転送事象のに関する制御命令D1が コマンドレジスタ17aに書き込まれた場合には、イン タフェース制御部28でデコードされたスイッチ制御信 号S1に基づいてデータバス11が内部データバス15 bに接続され、スイッチ制御信号S2に基づいて内部デ ータバス15bがデータバス12に接続される。スイッ チ回路21aではスイッチ制御信号S5に基づいてメモ リバス22aと内部データバス15aとが接続される。 【0070】そして、データバス12から入力されたデ ータはメモリ制御信号S4に基づいてFIFOメモリ1 4bに一時記録される。このFIFOメモリ14bに最 初に記録されたデータから順にFIFOメモリ23aに 50 と共に、スイッチ制御信号S2に基づいてデータバス1

記録される。これと共に、FIFOメモリ14bに記録 されたデータがデータバス11に出力される。FIFO メモリ23aに記録されたデータはメモリ制御信号S7 に基づいて読み出され、画像メモリ3に書き込まれる。 これにより、データバス12から画像メモリ3ヘデータ を書き込むと同時にデータバス11へ同じデータを転送 することができる。

16

【0071】データ転送事象のに関する制御命令D1が コマンドレジスタ17aに書き込まれた場合には、イン タフェース制御部28でデコードされたスイッチ制御信 母S1に基づいてデータバス11が内部データバス15 bに接続され、スイッチ回路21bではスイッチ制御信 号S6に基づいてメモリバス22bと内部データバス1 5bとが接続される。この例ではスイッチ制御信号S9 によってスイッチ回路21cがオンされる。

【0072】そして、画像メモリ3から読み出されたデ ータはメモリ制御信号S8に基づいてFIFOメモリ2 3bに一時記録される。このFIFOメモリ23bに最 初に記録されたデータから順にインタフェース部13を 通ってデータバス11に出力される。このとき、メモリ バス22aは内部データバス15bから切り離された状 態である。この場合に、内部データバス15bはスイッ チ制御信号S2に基づいてデータバス12から切り離さ れている。これにより、画像メモリ3からデータバス1 1ヘデータを読み出すことができる。

【0073】データ転送事象のに関する制御命令D1が コマンドレジスタ17aに書き込まれた場合には、イン タフェース制御部28でデコードされたスイッチ制御信 号S1に基づいてデータバス11が内部データバス15 aから切り離され、スイッチ回路21bではスイッチ制 御信号S6に基づいてメモリバス22bと内部データバ ス15 aとが接続される。

【0074】そして、画像メモリ3から読み出されたデ ータはメモリ制御信号S8に基づいてFIFOメモリ2 3bに一時記録される。このFIFOメモリ23bに最 初に記録されたデータから順にインタフェース部16を 通ってデータバス12に出力される。このとき、メモリ バス22aは内部データバス15bから切り離された状 態である。この場合に、内部データバス15aはスイッ チ制御信号S1に基づいてデータバス11から切り離さ れている。これにより、画像メモリ3からデータバス1 2ヘデータを読み出すことができる。なお、データ転送 事象O~6, Bに関する制御命令D1を実行する場合に は、スイッチ制御信号S9によってスイッチ回路21c をオフした状態が保たれる。

【0075】 ②に関する制御命令 D1がコマンドレジス タ17aに書き込まれた場合には、インタフェース制御 部28でデコードされたスイッチ制御信号S1に基づい てデータバス11が内部データバス15bに接続される

2が内部データバス15aに接続される。しかも、スイッチ回路21bではスイッチ制御信号S6に基づいてメモリバス22bと内部データバス15aとが接続され、スイッチ制御信号S9に基づいてスイッチ回路21cがオンされて内部データバス15a及び15bが短絡される。

【0076】そして、画像メモリ3から読み出されたデータはメモリ制御信号S8に基づいてFIFOメモリ23bに一時記録される。このFIFOメモリ23bに最初に記録されたデータから順にインタフェース部13を10通ってデータバス11に出力されると共に、インタフェース部16を通ってデータバス12に出力される。このとき、メモリバス22aは内部データバス15a、15bから切り離された状態である。これにより、画像メモリ3からデータバス11及びデータバス12へ同じデータを読み出すことができる。これらのいずれかのデータを読み出すことができる。これらのいずれかのデータ転送事象①~②が終了すると、ステータスレジスタ17bにはデータ転送結果を通知するために終了ステータスデータD2が書き込まれる。

【0077】このように、本実施の形態としての3方向 20 性のインタフェース装置200によれば、システムの制御装置からコマンドレジスタ17aに制御命令D1が書き込まれた後は、制御装置と独立してデータバス11から画像メモリ3などへデータを書き込んだり、この画像メモリ3からデータバス12上にデータを読み出すことができる。

【0078】従って、オフィースコンピユータシステム や画像形成装置などのデータ処理システムを構築する場合であって、1つのデータバスを2つに分断し、この2 つのデータバス11、12間でデータ転送をする場合な 30 どは、本実施の形態としての双方向性のインタフェース 装置100を2つのデータバス11、12の間に配置するように設計する。

【0079】また、唯一の画像メモリ3とデータバス11との間でデータの書き込み読み出をしたり、その画像メモリ3とデータバス12との間でデータの書き込み読み出をしたり、及び、データバス11、12間でデータ転送をする場合などは、本実施の形態としての3方向性のインタフェース装置200を画像メモリ3、データバス11及び12間に配置するようにする。そして、これ 40らのインタフェース装置100,200内にコマンドレジスタ17aを設け、このコマンドレジスタ17aに制御命令D1を書き込むようにしてインタフェース装置100や200の入出力を制御するようにするとよい。

【0080】続いて、インタフェース装置100や20 0を用いたデータ処理装置について説明する。

【0081】(2)データ処理装置の構成例 図5は本実施の形態としてのデータ処理装置300の構成例を示すブロック図である。

【0082】この実施形態では図5に示す主記憶装置3 50 ェース装置100が使用され、内部に設けられたコマン

0と、2つに分断されたデータバスA、B間に3方向性のインタフェース装置200を接続して、一方のデータバスBに接続された端末装置40が主記憶装置30との間でデータの書き込み読み出しを行っているときは、他方のデータバスAを主制御装置10に開放できるようにすると共に、各々のデータバスA又はBに接続された主制御装置10、副制御装置20及び端末装置40、50などによって主記憶装置30を時系列的若しくは同時に共用できるようにしたものである。

【0083】このデータ処理装置300にはデータ用のメモリとしての図5に示す主記憶装置30が設けられる。この主記憶装置30には上述した3方向性のインタフェース装置200が接続され、その内部のコマンドレジスタ17aに書き込まれた制御命令D1によって、この主記憶装置30とデータバスAとの間でデータの書き込み読み出をしたり、主記憶装置30とデータバスBとの間でデータの書き込み読み出をしたり、及び、2つのデータバスA、B間でデータ転送がなされる。

【0084】この例で、データバスAには2つの双方向性のインタフェース装置101及び102が設けられる。一方のインタフェース装置101はデータバスAに接続されて他方のインタフェース装置102及び3方向性のインタフェース装置200に接続されると共に、CPUバス1aを通じて外部機器としての主制御装置10に接続される。

【0085】他方のインタフェース装置102は同様にデータバスAに接続されて3方向性のインタフェース装置200に接続されると共に、CPUバス1bを通じて外部機器としての副制御装置20に接続される。更に、データバスAには第1の調停手段としてのバス調停手段60が接続され、データ衝突が生じないようにインタフェース装置101及び102のバス使用権の調停がなされる。

【0086】また、データバスBにも2つの双方向性のインタフェース装置103及び104が設けられる。一方のインタフェース装置103はデータバスBに接続されて他方のインタフェース装置104及び3方向性のインタフェース装置200に接続されると共に、端末用のバス40aを通じて外部機器としての端末装置40に接続される。

【0087】他方のインタフェース装置104は同様にデータバスBに接続されて3方向性のインタフェース装置200に接続されると共に、端末用のバス50aを通じて外部機器としての端末装置50に接続される。更に、データバスBには第2の調停手段としてのバス調停手段70が接続され、インタフェース装置103及び104のバス使用権の調停がなされる。

【0088】上述したインタフェース装置101~10 4はいずれも本実施の形態としての双方向性のインタフェース装置100が使用され、内部に設けられたコマン ドレジスタ17aに書き込まれた制御命令D1によって、データ転送制御がなされる。この例では、少なくともデータバスAと主記憶装置30の間でデータ転送を行うとき、主記憶装置30とデータバスBとの間でデータ転送を行うとき、または、データバスA、B間でデータ転送を行うときに、インタフェース装置200内のコマンドレジスタ17aに制御命令D1が書き込まれる。この制御命令D1は主制御装置10又は副制御装置20によって書き込まれる。

【0089】次に、データ処理装置300の動作を説明 10 する。例えば、端末装置40から主記憶装置30にデータを書き込む場合を想定して説明をする。この場合には、上述したデータ転送事象のに関する制御命令D1がインタフェース装置200のコマンドレジスタ17aに書き込まれる。

【0090】これに先立っては、まず、主制御装置10からインタフェース装置101内の図示ないコマンドレジスタ17a及びインタフェース装置200内の以下図示ないコマンドレジスタ17aにはデータ転送事象のに関する制御命令D1が書き込まれる。次に、主制御装置2010からインタフェース装置103にデータ転送事象のに関する制御命令D1が書き込まれ、その後、インタフェース装置200にデータ転送事象のに関する制御命令D1が書き込まれる。

【0091】インタフェース装置101、200及び103で各々の制御命令D1がデコードされると、インタフェース装置103ではデータバスBと端末用のバス40aとが接続され、インタフェース装置200ではデータバスBとメモリバス30aとが接続される。各々のインタフェース装置101、200及び103の内部での30動作は上述した通りである。例えば、インタフェース装置103及び200の接続動作により、端末装置40からデータバスBを経由して主記憶装置30ペデータを書き込むことができる。

【0092】この例では端末装置40から主記憶装置30ペデータを書き込んでいるとき、及び、主記憶装置30から端末装置50にデータを読み出しているときは、3方向性のインタフェース装置200によって、データバスAがデータバスBから切り離されるので、データバスAを主制御装置10や副制御装置20に開放することができる。これにより、データバスAに接続された主制御装置10が、インタフェース装置101及び102を通して副制御装置20と他のデータのやりとりを行うことができる。

【0093】また、上述したデータ転送事象のに関する 制御命令D1に基づいて主記憶装置30から読み出され た同じデータを主制御装置10を始め、副制御装置20 及び端末装置50などに転送することができる。これに より、データバスAに接続された主制御装置10や副制 御装置20と、データバスBに接続された端末装置40 20 及び50とで主記憶装置30を時系列的若しくは同時に 共用することができる。

【0094】このように本実施の形態としてのデータ処理装置300によれば、双方向性のインタフェース装置101~104及び3方向性のインタフェース装置200によって2つのデータバスA、Bを時系列的に入出力制御することができるので、従来方式の画像形成装置500のような1本のCPUバス1を2つに分断したデータ転送制御をすることができる。

① 【0095】続いて、データ処理装置300を応用した 画像形成装置について説明する。

【0096】(3)データ処理装置の応用例

図6は本実施の形態としての画像形成装置400の構成 例を示すブロック図である。この実施形態では、図7に 示す画像メモリ3と2つに分断されたデータバスA, B にメモリ用のバスブリッジ201を接続し、このバスブリッジ201に制御命令D1を与えた後は、この制御命令D1によってスキャナ部42及びプリンタ部52をC PU2aとは独立して時系列的に入出力を制御させるようにして、この間にCPU2aが他のデータ処理を実行できるようになされたものである。

【0097】この画像形成装置400には3方向性のインタフェース手段としての図6に示すバスブリッジ20 1が設けられる。このバスブリッジ201には本実施の 形態に係る3方向性のインタフェース装置200が使用 される。

【0098】このバスブリッジ201には画像メモリ3が接続され、原稿などの画像データが一時記憶される。この例ではバスブリッジ201内のコマンドレジスタ17aに書き込まれた制御命令D1によって、この画像メモリ3とデータバスAとの間で画像データの書き込み読み出をしたり、画像メモリ3とデータバスBとの間で画像データの書き込み読み出をしたり、及び、2つのデータバスA、B間で画像データ転送がなされる。

【0099】この例で、データバスAには2つの双方向性のバスブリッジ31及び32が設けられる。一方のバスブリッジ31はデータバスAに接続されて他方のバスブリッジ32及びメモリ用のバスブリッジ201に接続されると共に、CPUバス1aを通じてCPU2aに接続される。CPU2aには従来方式と同様に、ROM2b,RAM2c及び操作部2dが接続され、画像形成装置400の全体制御が行われる。これらの機能については説明を省略する(図7参照)。

【0100】他方のバスブリッジ32はデータバスAに接続されてバスブリッジ201に接続されると共に、CPUバス1bを通じて通信モデムなどを制御するCPU25に接続される。CPUバス1bに接続されたROM26及びRAM27はCPU25をサポートするものである。更に、データバスAには第1の調停手段としてのバスアービタ61が接続され、データ衝突が生じないよ

うにバスブリッジ31及びバスブリッジ32のバス使用 権の調停がなされる。

【0101】また、データバスBにも2つの双方向性のバスブリッジ33及び34が設けられる。一方のバスブリッジ33はデータバスBに接続されて他方のバスブリッジ34及びバスブリッジ201に接続されると共に、スキャナ用のバス41を通して画像取得手段としてのスキャナ部42に接続される。スキャナ部41ではバスブリッジ33の入力制御に基づいて原稿の画像が取得され、その原稿の画像データが出力される。

【0102】他方のバスブリッジ34は同様にデータバスBに接続されてバスブリッジ201に接続されると共に、プリンタ用のバス51を通して画像再生手段としてのプリンタ部52に接続される。プリンタ部52ではバスブリッジ34の出力制御に基づいて画像データが与えられ、その画像データに基づいて原稿の画像が再生される。更に、データバスBには第2の調停手段としてのバスアービタ71が接続され、バスブリッジ33及び34のバス使用権の調停がなされる。

【0103】上述したバスブリッジ101~104はい 20 ずれも本実施の形態としての双方向性のインタフェース 装置100が使用され、内部に設けられたコマンドレジスタ17aに書き込まれた制御命令D1によって、データ転送制御がなされる。この例では、少なくともデータバスAと画像メモリ30間でデータ転送を行うとき、画像メモリ3とデータバスBとの間でデータ転送を行うとき、または、データバスA、B間でデータ転送を行うときに、バスブリッジ201内のコマンドレジスタ17aに制御命令D1が書き込まれる。

【0104】この例では制御命令D1がCPU2a又は 30 CPU25によってバスブリッジ201に書き込まれた 後は、この制御命令D1によってスキャナ部42及びプリンタ部52が時系列的に入出力制御されるようにした ものである。

【0105】次に、本実施の形態としての画像形成装置400の動作を説明する。始めに、単一(1ページ)の原稿をコピーする場合について説明する。この例ではスキャナ部42で取得された原稿の画像データが一旦、画像メモリ3に転送され、その後、画像メモリ3から画像データが読み出されてプリンタ部52に供給される場合を想定して説明する。

【0106】例えば、操作部2dからCPU2aに1ページのコピーが指示されると、CPU2aはスキャナ部42を駆動するためにバスブリッジ33に対してスキャナ駆動指示をする。このとき、バスブリッジ33とCPU2aとは直接データバスA、Bが接続されていないので、バスブリッジ31とバスブリッジ201を介してスキャナ駆動指示が送られる。

【0107】このスキャナ駆動指示に際して、CPU2 aからバスブリッジ31へ刷御命令D1が送出される。 22

この際に、CPU2aで発生されるアドレスは予めマッピングされたバスブリッジ31を示している。従って、バスブリッジ31はこの制御命令D1及びアドレスをデータバスAにドライブする。このデータバスAに接続されたバスブリッジ201では、この制御命令D1に付されたアドレスがデータバスBに接続されたバスブリッジ33を指定するものなので、この制御命令D1及びアドレスがデータバスBにドライブされる。これにより、バスブリッジ33ではバスブリッジ201からの制御命令10 D1及びアドレスが受信され、スキャナ部42の駆動制御が行われる。

【0108】次に、CPU2aからバスブリッジ33に対して、スキャナ部42から出力される画像データの転送先、転送バイト数などが指示される。このとき、上述したようにCPU2aはCPUバス1aを通して、データバスA上にバスブリッジ33のアドレスと画像データの格納先などを指示する制御命令D1がドライブされる。これにより、バスブリッジ31及びバスブリッジ201を通って、制御命令D1がバスブリッジ33に転送される。この制御命令D1を受け取ったバスブリッジ33では、スキャナ部42からの画像データを指示された画像メモリ3のアドレスに書き込むべき準備が開始される。

【0109】この書き込みに際して、バスブリッジ33 はバスアービタ71に対してデータバスBの使用を要求 する。バスアービタ71は内蔵する所定のアルゴリズム に従って、その時の最優先のバス使用要求に対してデー タバスBの使用を許可する。この場合は、バスブリッジ 201及びバスブリッジ34からバス使用要求がなされ ていないので、バスブリッジ33に対してデータバスB の使用が許可される。許可を受けたバスブリッジ33で は、指定された画像メモリ3のアドレスがデータバスB にドライブされる。

【0110】この画像メモリ3のアドレスを受けたバスプリッジ201では、制御命令D1をデコードすることにより、画像メモリ3に対するアクセスであることが検知される。従って、データバスB上にドライブされた画像データが、バスブリッジ201の上述した内部データバス15b及びFIFOメモリ23aを通って画像メモリ3に格納される(図4参照)。

【0111】ここで、CPU2aのアドレスマップ上で 画像メモリ3のアドレスとバスブリッジ34のアドレス とを同じ値に設定すると、スキャナ部42からの画像デ ータを画像メモリ3に格納しつつ、プリンタ部52によ って同時に原稿の画像をプリントアウトすることができ る。

【0112】このバスブリッジ33によって、CPU2 aより指定された転送バイト数の画像データが画像メモ リ3に格納されている間は、CPUバスla及びデータ 50 バスAは画像データの転送には使用されていないので、 CPU2aやCPU25等は新たに指示された通信処理 などのジョブを処理することができる。

【0113】そして、指定されたバイト数分の画像デー タの転送が終了すると、バスブリッジ33はCPU2a に対してデータ転送終了を通知する。このとき、バスブ リッジ33ではバスブリッジ31内のステータスレジス タ17bに終了ステータスデータD2を記録するため に、バスブリッジ31のアドレスを指示すべくデータバ スBがドライブされる。

【0114】このデータバスBがドライブされるので、 バスプリッジ201ではアドレスがデコードされ、バス ブリッジ31のアドレスと終了ステータスデータD2と がデータバスAにドライブされる。これにより、バスブ リッジ31では当該バスブリッジ自身宛のアドレスがド ライブされているので、終了ステータスデータD2が上 述したステータスレジスタ17bに格納される。

【0115】このバスブリッジ31ではステータスレジ スタ17bの内容が変化するので、この内容がCPU2 aに通知される。従って、CPU2aはバスブリッジ3 1のレジスタ17bをリードすることにより、スキャナ 20 メモリ3に格納することもできる。 部42から画像メモリ3への画像データの転送が終了し たことを検知することができる。

【O116】このデータ転送終了通知を受け取ったCP U2aは、今度はバスブリッジ34に対してプリンタ部 52の起動を指示する。このとき、CPUバス1aにド ライブされたアドレスはバスブリッジ34を指示するも のである。従って、バスブリッジ34に対する制御命令 D1はバスブリッジ31及びバスブリッジ201を通っ て、バスブリッジ34のコマンドレジスタ17aに格納 される。その後、CPU2aからバスブリッジ34に対 30 して、画像データの格納元、そのバイト数が指示され、 プリント開始の準備がなされる。

【0117】そして、バスブリッジ34ではデータ転送 のためにバスアーピタ71に対してデータバスBの使用 が要求される。この要求を受けたバスアービタ71では 所定のアルゴリズムに従って、その時最優先のバス使用 要求に対して許可が与えられる。この場合は、バスブリ ッジ201及びバスブリッジ33からのバス使用要求が ないので、バスブリッジ34に対してデータバスBの使 用の許可が与えられる。この許可を受けたバスブリッジ 34では画像メモリ3のアドレスがデータバスBにドラ イブされる。

【0118】この画像メモリ3のアドレスを受けたバス ブリッジ201では、このアドレスがデコードされ、こ のデコード結果によって画像メモリ3に対するアクセス であることが検知される。これにより、バスブリッジ2 01ではCPU2aによって指定されたアドレスの画像 メモリ3から画像データが読み出され、その画像データ がデータバスB上にドライブされる。このデータバスB 上にドライブされた画像データがバスブリッジ34によ 50 52により再生出力するようにしてもよい。

2.4 って取り込まれ、その画像データがプリンタ部52に出 力される.

【0119】このバスブリッジ34では、指定されたバ イト分だけプリントアウトが済むと、上述したバスブリ ッジ31内のステータスレジスタ17bに転送終了ステ ータスが格納される。このように、バスブリッジ33に 起動コマンドを送ってから原稿の1ページのコピー終了 まで、CPUバス1a及びデータバスAをCPU2aの 次のジョブのために使用することができる。

【0120】次に、原稿が複数枚で、しかも、複数部の 10 転写紙にコピーする場合について説明する。 この場合 も、操作部2dからの指示によりCPU2aはバスブリ ッジ33に対してスキャナ部42の駆動制御のための制 御命令D1を送る。さらに、スキャナ部42で読み取ら れた画像データの格納先アドレス及び読み込みバイト数 が設定され、画像データの読み取りが開始される。この とき、前述したように、バスブリッジ34のアドレスを 画像メモリ3のアドレスと同一に設定することにより、 読み込まれた画像データをプリントアウトしながら画像

【0121】この例では原稿の第1ページ目の画像デー タの読み込みが終了したら、CPU2aはバスブリッジ 34に対してプリンタ部52の起動を指示する。また、 このとき、画像メモリ3に1ページ分のメモリ領域に空 きがあれば、CPU2aはバスブリッジ33に対して第 2ページ目の読み込みの開始を指示する。 各ブリッジ3 3、34はバスアービタ71に対してデータバスBの使 用を要求する。この許可を受け取ったバスブリッジ33 又は34が上述したようなデータ転送が行われる。上述 した同一動作を第1ページ目の原稿の枚数分だけ行われ ると、第1ページ目の原稿の1部コピーが終了する。複 数部のコピーをとるためには、バスブリッジ34に対し て順次起動をかけ、予め設定された部数のコピーが終了 する.

【0122】このようにして、本実施の形態としての画 像形成装置400によれば、CPU2aとは独立してメ モリ専用のバスブリッジ201により画像データの入出 力制御を行うことができるので、スキャナ部42が画像 メモリ3に画像データを書き込んでいるときに、同時 40 に、スキャナ部42からの画像データに基づいてプリン 夕部42で、原稿の画像を複写することができる。従っ て、CPU2aからバスブリッジ201へ制御命令D1 が与えられた後は、CPU2aに通信処理などの他のデ ータ処理を実行させることができる。

【0123】この例ではCPU25に通信手段38が接 続され、スキャナ部42による原稿の画像データが通信 回線39に送信され、又は通信回線39を使用して送ら れてくる原稿の画像データが受信される。この通信手段 38によって受信された原稿の画像データをプリンタ部

【0124】なお、CPU2aとCPU25とは同一の ものであっても構わない。CPU2aとCPU25が同 一の場合には、バスブリッジ31とバスブリッジ32と を同一構成とすることができる。ROM2bなどに設備 するアドレスマップ内容が簡略化する。

【0125】本実施の形態では、スキャナ部42及びプ リンタ部52などによって画像メモリ3を共用できるの で、従来方式のようなページメモリが不要となると共 に、画像メモリ3の使用効率が向上する。

【0126】また、従来方式のような1つのデータバス 10 をA、Bの2つに分けることができたので、CPU2a との影響を懸念することなく、DMACを導入すること ができる。従って、バスブリッジ31~34内のインタ フェース制御部18やバスブリッジ201内のインタフ ェース制御部28にDMAC機能を備えることにより、 画像データなどの転送速度の高速化が図れる。

#### [0127]

【発明の効果】以上説明したように、本発明のデータ処 理装置によれば、3方向性のインタフェース手段によっ て2つのデータバスを時系列的に入出力制御するように 20 なされたものである.

【0128】この構成によって、1本のデータバスを2 つに分断したデータ転送制御をすることができるので、 例えば、第1のデータバスに接続された外部機器が、デ ータ用のメモリとの間でデータの書き込み読み出しを行 っているときに、第2のデータバスとデータ用のメモリ との間におけるデータの書き込み読み出しを停止させた り、データ用のメモリから読み出された同じデータを第 2のデータバスに転送したりすることができる。

【0129】従って、第1のデータバスに接続された外 30 13,16 インタフェース部 部機器が、データ用のメモリとの間でデータを書き込み 読み出しを行っているときは、第2のデータバスを他の 外部機器に開放することができる。これと共に、第1の データバスに接続された外部機器と、第2のデータバス に接続された外部機器とでデータ用のメモリを時系列的 若しくは同時に共用することができる。

【0130】本発明に係るシステム構築方法によれば、 データ用のメモリ、第1及び第2のデータバス間に3方 向性のインタフェース手段を配置し、このインタフェー ス手段内に制御用のメモリを設け、この制御用のメモリ 40 60,70 バス調停手段 に制御命令を書き込むようにしたものである。

26

【0131】この構成によって、1本のデータバスを2 つに分断して、2つのデータバス間でデータ転送を行う ことが可能で、しかも、上位の制御装置などに過度な制 御負担などをかけないようなデータ処理システムを構築 することができる。

【0132】この発明は複写機やプリンタ、ファクシミ リなどの画像処理装置に適用して極めて好適である。

【図面の簡単な説明】

【図1】 木発明の実施の形態としてのインタフェース装 置100の構成例を示すブロック図である。

【図2】インタフェース装置100の動作例を示す構成 図である。

【図3】本発明の実施の形態としての3方向性のインタ フェース装置200の構成例を示すプロック図である。 【図4】インタフェース装置200の動作例を示す構成 図である。

【図5】本発明の実施の形態としてのデータ処理装置3 00の構成例を示すブロック図である.

【図6】本発明の実施の形態としての画像形成装置40 0の構成例を示すブロック図である。

【図7】従来方式の画像形成装置500の構成例を示す ブロック図である。

【符号の説明】

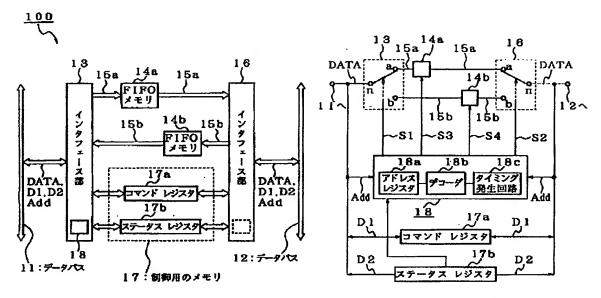
- 1 CPUバス
- 2 システム制御手段
- 3 画像メモリ
- 5 画像取得手段
- 6 画像再生手段
- 10 主制御装置
- - 17 制御用のメモリ
  - 17a コマンドレジスタ
  - 17b ステータスレジスタ
  - 20 副制御装置
  - 21 内部バスセレクタ
  - 24 メモリ制御手段
  - 28 インタフェース制御部
  - 30 主記憶装置
  - 31~34, 201 バスブリッジ
- 100,200 インタフェース装置

【図1】

## 【図2】

## 実施形態としてのインタフェース装置100の構成例

### インタフェース装置100の動作例



DATA:データ

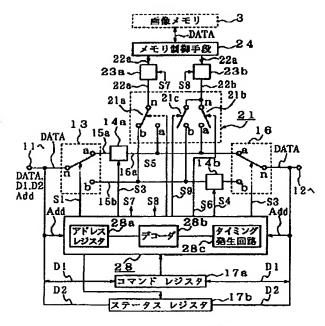
D1:制御命令

D2:銅御通知情報(終了ステータスデータ) Add:アドレス

18:インターフェース制御部

[图4]

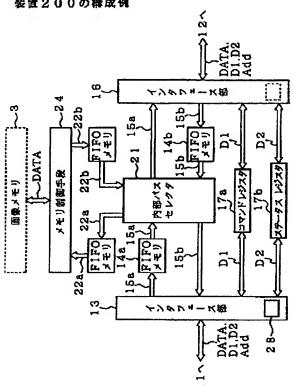
インタフェース装置200の動作例



28: インターフェース制御部

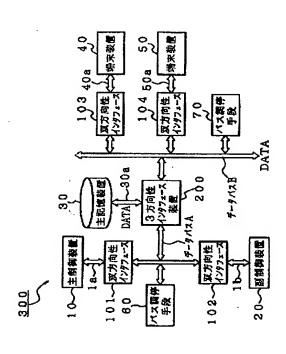
【図3】

実施の形態としての3方向性のインタフェース 装置200の構成例



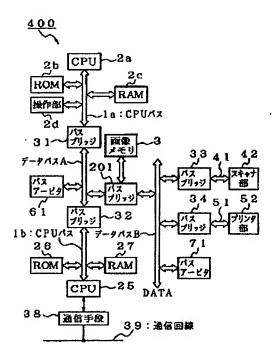
【図5】

実施の形態としてのデータ処理装置 300の構成例



【図6】

# 実施形態としての画像形成装置400の構成例



【図7】

# 従来方式の画像形成装置500の構成例

